

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: 2001184264 A

(43) Date of publication of application: 06.07.01

(51) Int. CI

G06F 12/14 G06F 12/00

(21) Application number: 11358178

(22) Date of filing: 16.12.99

(71) Applicant:

INTERNATL BUSINESS MACH

CORP <IBM>

(72) Inventor:

NUMAO MASAYUKI

KUDO MICHIYA **AMANO TOMIO**

(54) ACCESS CONTROL SYSTEM, ACCESS CONTROL METHOD, STORAGE MEDIUM, AND PROGRAM TRANSMITTING DEVICE

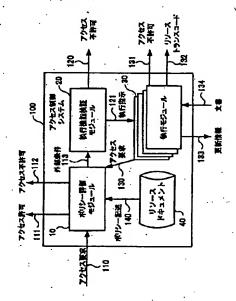
(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To make the permission of a conditional access possible to be evaluated in access control.

SOLUTION: This access control system 100 is provided with a resource document 40 for storing policy description, a policy evaluating module 10 for accepting an access request 110 for performing access from the outside part to a data file and for extracting and evaluating policy description related with data to be accessed of the access request 110 from the resource document 40 and for deciding whether or not the access request 110 should be permitted, an executing function verifying module 20 for judging whether or not the evaluation or realization of a condition which can not be evaluated only from the information of the policy evaluating module 10 is possible when the condition is present in the extracted policy description, and an executing module 30 for executing the evaluation or realization of the condition whose evaluation or execution is determined as possible by the executing

function verifying module 20.

COPYRIGHT: (C)2001,JPO



(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顯公開番号 特開2001-184264 (P2001-184264A)

(43)公開日 平成13年7月6日(2001.7.6)

(51) Int.Cl. ⁷		識別記号	FΙ		Ť·	-マコード(参考)
G06F	12/14	3 2 0	G06F	12/14	320A	5 B O 1 7
	12/00	5 3 7		12/00	537A	5B082

審査請求 有 請求項の数19 OL (全 19 頁)

(21)出願番号	特顧平11-358178	(71) 出願人 390009531	
		インターナショナル・ビジネス・マシ	ーン
(22)出願日	平成11年12月16日(1999.12.16)	ズ・コーポレーション	
		INTERNATIONAL BUS	ΙN
		ESS MASCHINES COR	PO
		RATION	
*	•	アメリカ合衆国10504、ニューヨーク州	ţ
		アーモンク (番地なし)	
•		(74)代理人 100086243	
		弁理士 坂口 博 (外3名)	

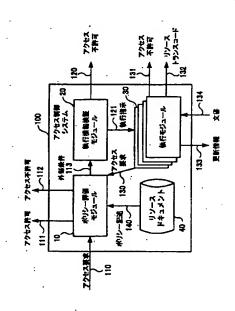
最終頁に続く

(54)【発明の名称】 アクセス制御システム、アクセス制御方法、記憶媒体、及びプログラム伝送装置

(57)【要約】

【課題】 アクセス制御において、条件付きのアクセス 許可を評価できるようにする。

【解決手段】 アクセス制御システム100であって、ポリシー記述を格納したリソースドキュメント40と、外部からデータファイルにアクセスするためのアクセス要求110を受け付けて、リソースドキュメント40からこのアクセス要求110のアクセス対象であるデータに関連付けられたポリシー記述を取り出して評価することにより、このアクセス要求110を許可するか否かを決定するポリシー評価モジュール10と、取り出されたこのポリシー記述中に、ポリシー評価モジュール10が持つ情報だけでは評価できない条件がある場合に、この条件の評価または実現が可能かどうかを判断する執行機能検証モジュール20と、この執行機能検証モジュール20により評価または実現が可能であると判断された条件の評価または実現を実行する執行モジュール30とを備える。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 データファイルに格納されているデータに関連するポリシー記述を格納したリソースドキュメントと、

外部から前記データファイルにアクセスするためのアクセス要求を受け付けて、前記リソースドキュメントから当該アクセス要求のアクセス対象であるデータに関連付けられたポリシー記述を取り出して評価することにより、当該アクセス要求を許可するか否かを決定するポリシー評価手段と、

取り出された前記ポリシー記述中に、前記ポリシー評価 手段が持つ情報だけでは評価できない条件がある場合 に、当該条件の評価または実現が可能かどうかを判断す る執行機能検証手段と、

前記執行機能検証手段により評価または実現が可能であると判断された前記条件の評価または実現を実行する執行手段とを備えることを特徴とするアクセス制御システム。

【請求項2】 前記執行手段は、前記ポリシー評価手段 が持つ情報だけでは評価できない条件に対する評価また 20 は実現の内容に応じて複数設けることができ、

前記執行機能検証手段は、前記執行手段が複数ある場合 に、いずれの前記執行手段が前記ポリシー評価手段から 受け取った前記条件の評価または実現を可能かについて さらに検証することを特徴とする請求項1に記載のアク セス制御システム。

【請求項3】 前記執行手段は、前記執行機能検証手段により評価または実現が可能であると判断された前記条件に対する評価または実現を実行するために他のデータ部分に対するアクセスを要する場合に、前記ポリシー評 30 価手段に対して当該データ部分へのアクセス要求を発行し、

前記ポリシー評価手段は、外部から受け付けるアクセス 要求と同様に、前記執行手段からなされたアクセス要求 に対しても、アクセス対象であるデータに関連付けられ たポリシー記述の評価を行うことを特徴とする請求項1 に記載のアクセス制御システム。

【請求項4】 前記執行手段は、

データファイル中の書き込みまたは変更を行う部分を検 出して前記ポリシー評価手段にアクセス要求を発行する 40 書き込み/変更対象検出手段と、

前記ポリシー評価手段から前記アクセス要求に対するアクセス許可の回答を受けた場合に、前記データ部分への書き込みまたは変更を実行する書き込み/変更実行手段とを備え、

前記書き込み/変更実行手段は、プラグインにより所望 の機能を用意できることを特徴とする請求項3に記載の アクセス制御システム。

【請求項5】 外部から所定のデータファイルにアクセ スするためのアクセス要求を受け付けて、アクセス対象 50 であるデータに関連付けられたポリシー記述を評価する ことにより、当該アクセス要求を許可するか否かを決定 するアクセス制御方法において、

アクセス要求を受け付けて、当該アクセス要求のアクセス対象であるデータに関連付けられたポリシー記述を取得するステップと、

取得された前記ポリシー記述中の条件を評価するステップと、

取得された前記ポリシー記述中にそのままでは評価でき 10 ない条件がある場合に、当該条件を満足するための処理 が執行可能かどうかを判断するステップと、

前記条件を満足するための処理が執行可能であると判断された場合に、当該処理を執行するステップと、

前記条件を満足するための処理が執行された後に、前記ポリシー記述中の全ての条件に対する評価結果に応じて、前記アクセス要求を許可するか否かを決定するステップとを含むことを特徴とするアクセス制御方法。

【請求項6】 前記ポリシー記述中の条件を評価するステップは、

前記受け付けたアクセス要求のパラメータと前記取得したポリシー記述中の規則とを照合して合致する規則を検出するステップと、

検出された前記規則の条件部を評価するステップと、 前記規則の条件部がそのままでは評価することができな い場合に、当該条件を集めて、当該条件を満足するため の処理が執行可能かどうかを判断するステップに移行す るステップとを含むことを特徴とする請求項5に記載の アクセス制御方法。

【請求項7】 前記ポリシー記述中の規則の条件部を評価するステップに先だって、前記アクセス要求のパラメータと合致する前記規則が複数検出された場合に、所定の規則に基づいて前記規則に対する評価の優先順位を決定するステップを更に含むことを特徴とする請求項6に記載のアクセス制御方法。

【請求項8】 前記ポリシー記述中の条件を満足するための処理が執行可能かどうかを判断するステップは、前記ポリシー記述中の条件を評価するステップにおいて作成された、前記ポリシー記述中の情報のみに基づいて評価することができない前記規則の条件の集合を受け付けて、個々の当該条件を取り出すステップと、

取り出された各条件ごとに前記条件を満足するための処理を執行する機能が用意されているかどうかを判定する ステップと、

前記条件を満足するための処理を執行する機能が用意されていると判定した場合に、当該機能を呼び出すステップとを含むことを特徴とする請求項6に記載のアクセス制御方法。

【請求項9】 前記ポリシー記述中の条件を満足するための処理を執行するステップは、

前記ポリシー記述中の条件を満足するための処理が執行

可能かどうかを判断するステップにおいて呼び出された 機能により、所定のデータファイル中から、前記ポリシ ー記述中の条件に基づいて書き込みまたは変更を行うデ ータ部分を検出するステップと、

前記書き込みまたは変更を行うために必要なアクセス要求を発行するステップと、

前記書き込みまたは変更を行うために必要な前記アクセス要求に対するアクセス許可の回答を受けた場合に、前記データ部分への書き込みまたは変更を実行するステップとを含むことを特徴とする請求項8に記載のアクセス 10 制御方法。

【請求項10】 コンピュータに実行させるプログラムを当該コンピュータの入力手段が読取可能に記憶した記憶媒体において、

前記プログラムは、

外部から所定のデータファイルにアクセスするためのアクセス要求を受け付けて、当該アクセス要求のアクセス対象であるデータに関連付けられたポリシー記述を取得する処理と、

取得された前記ポリシー記述中の条件を評価する処理と、

取得された前記ポリシー記述中にそのままでは評価できない条件がある場合に、当該条件を満足するための処理が執行可能かどうかを判断する処理と、

前記条件を満足するための処理が執行可能であると判断された場合に、当該処理を執行する処理と、

前記条件を満足するための処理が執行された後に、前記 ポリシー記述中の全ての条件に対する評価結果に応じ

て、前記アクセス要求を許可するか否かを決定する処理 とを前記コンピュータに実行させることを特徴とする記 30 憶媒体。

【請求項11】 前記プログラムは、前記ポリシー記述中の条件を満足するための処理を執行するために、

前記ポリシー記述中の条件を満足するための処理が執行 可能かどうかを判断する処理において呼び出された機能 により、所定のデータファイル中から、前記ポリシー記 述中の条件に基づいて書き込みまたは変更を行うデータ 部分を検出する処理と、

前記書き込みまたは変更を行うために必要なアクセス要求を発行する処理と、

前記書き込みまたは変更を行うために必要な前記アクセス要求に対するアクセス許可の回答を受けた場合に、前記データ部分への書き込みまたは変更を実行する処理とを前記コンピュータに実行させることを特徴とする請求項10に記載の記憶媒体。

【請求項12】 コンピュータに、

外部から所定のデータファイルにアクセスするためのアクセス要求を受け付けて、当該アクセス要求のアクセス対象であるデータに関連付けられたポリシー記述を取得する処理と、取得された前記ポリシー記述中の条件を評50

価する処理と、取得された前記ポリシー記述中にそのままでは評価できない条件がある場合に、当該条件を満足するための処理が執行可能かどうかを判断する処理と、前記条件を満足するための処理が執行可能であると判断された場合に、当該処理を執行する処理と、前記条件を満足するための処理が執行された後に、前記ポリシー記述中の全ての条件に対する評価結果に応じて、前記アクセス要求を許可するか否かを決定する処理とを実行させるプログラムを記憶する記憶手段と、

が記記憶手段から前記プログラムを読み出して当該プログラムを送信する送信手段とを備えたことを特徴とするプログラム伝送装置。

【請求項13】 前記記憶手段に記憶されているプログラムは、前記ポリシー記述中の条件を満足するための処理を執行するために、

前記ポリシー記述中の条件を満足するための処理が執行 可能かどうかを判断する処理において呼び出された機能 により、所定のデータファイル中から、前記ポリシー記 述中の条件に基づいて書き込みまたは変更を行うデータ 20 部分を検出する処理と、

前記書き込みまたは変更を行うために必要なアクセス要求を発行する処理と、

前記書き込みまたは変更を行うために必要な前記アクセス要求に対するアクセス許可の回答を受けた場合に、前記データ部分への書き込みまたは変更を実行する処理とをコンピュータに実行させることを特徴とする請求項12に記載のプログラム伝送装置。

【請求項14】 単一のソースで記述された情報に関してフォーマットの変換が可能ならば読み取りを許可するという条件を持つポリシー記述を格納する手段と、

前記ポリシー記述に合致する所定のアクセス要求を受け付けた場合に、前記条件を満足するための、フォーマットを変換する処理を行う機能があるかどうかを調べると共に、当該機能があると判断した場合に、当該機能を呼び出して前記条件を満足するための処理を実行させる手段と、

前記条件を満足するための処理が実行された場合に、前 記アクセス要求に対してアクセスを許可する手段とを備 えることを特徴とするアクセス制御システム。

40 【請求項15】 アクセス対象である文書に電子透かし を埋め込むならば読みとりを許可するという条件を持つ ポリシー記述を格納する手段と、

前記ポリシー記述に合致する所定のアクセス要求を受け付けた場合に、前記条件を満足するための、文書に電子透かしを埋め込む処理を行う機能があるかどうかを調べると共に、当該機能があると判断した場合に、当該機能を呼び出して前記条件を満足するための処理を実行させる手段と、

前記条件を満足するための処理が実行された場合に、前 記アクセス要求に対してアクセスを許可する手段とを備 えることを特徴とするアクセス制御システム。

【請求項16】 アクセス対象である文書にアクセス履 歴を書き込むならば当該文書へのアクセスを許可すると いう条件を持つポリシー記述を格納する手段と、

前記ポリシー記述に合致する所定のアクセス要求を受け 付けた場合に、前記条件を満足するための、文書にアク セス履歴を書き込む処理を行う機能があるかどうかを調 べると共に、当該機能があると判断した場合に、当該機 能を呼び出して前記条件を満足するための処理を実行さ せる手段と、

前記条件を満足するための処理が実行された場合に、前 記アクセス要求に対してアクセスを許可する手段とを備 えることを特徴とするアクセス制御システム。

【請求項17】 前記アクセス対象である文書にアクセス履歴を書き込む機能において、当該アクセス履歴の書き込みを行うための前記文書へのアクセス要求を再帰的に行う手段を更に備えることを特徴とする請求項16に記載のアクセス制御システム。

【請求項18】 アクセス対象である文書に対してアクセス時のタイムスタンプをアクセス履歴として書き込む 20ならばアクセスを許可するという条件を持つポリシー記述を格納する手段と、

前記ポリシー記述に合致する所定のアクセス要求を受け付けた場合に、前記条件を満足するための、文書にアクセス時のタイムスタンプをアクセス履歴として書き込む処理を行う機能があるかどうかを調べると共に、当該機能があると判断した場合に、当該機能を呼び出して前記条件を満足するための処理を実行させる手段と、

前記条件を満足するための処理が実行された場合に、前 記アクセス要求に対してアクセスを許可する手段とを備 30 えることを特徴とするアクセス制御システム。

【請求項19】 データファイルに格納されているデータに関連するポリシー記述を格納したリソースドキュメントと、

外部から前記データファイルにアクセスするためのアクセス要求を受け付けて、前記リソースドキュメントから当該アクセス要求のアクセス対象であるデータに関連付けられたポリシー記述を取り出して評価することにより、当該アクセス要求を許可するか否かを決定するポリシー評価手段と、

取り出された前記ポリシー記述中に、前記ポリシー評価 手段が持つ情報だけでは評価できない条件がある場合 に、他の処理を行うことにより当該条件の評価または実 現が可能かどうかを判断する執行機能検証手段とを備え ることを特徴とするアクセス制御システム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、アクセス制御におけるポリシー記述に対する評価とこれを実現するための 条件部の執行とを行う方法に関する。 [0002]

【従来の技術】従来、データファイルへのアクセス制御におけるポリシーの記述手段としては、ATTのKeyNotes [BFIK99] (PolicyMaker [BRL96])、GACL [WL93] [WL98]、ASL [JSSB97]などが知られている。アクセスの可否を判定するためのルールである、これらのポリシー記述は、いずれもアクセス・コントロール・リスト (ACL)と呼ばれる (Subj, Obj, Op) の3つ組リストを基本にしている。これは、アクセスの主体 (Subj) がアクセスの対象 (Obj) に対して、ある操作 (Op) が許されることを示している。したがって、全てのアクセス要求に答えるためには、あらゆる3つ組みの組み合わせに対してACLを用意する必要がある。

【0003】上記のポリシー記述手段では、これを簡略化するために、変数を使ったパターンマッチングを記述できるようにし、さらに、変数を限定する条件式を書くために、ACL(Subj, Obj, Op)≦Cond(Subj, Obj, Op)というようなルールを導入している。すなわち、アクセス要求におけるあらゆる3つ組みに対応するACLを用意するのは大がかりであるし困難であるので、変数を用いてポリシーを抽象化しておき、その変数に該当するアクセス要求については対応するACLにしたがってアクセス制御を行う。

【0004】また、ACLにおける制御対象の操作の記述方法には2種類ある。すなわち、許される操作だけを記述するものと、許される操作と許されない操作の両方を記述できるものである。前者は閉世界仮説(Closed World Assumption)とともに用いられる。閉世界仮説では、あるアクセス要求に対して、それに対応するACLがない場合にはその操作は許されないという解釈になる。したがって、ACLに許される操作だけを記述しておき、アクセス要求がACLのどのエントリにも合致しない場合は無条件に当該操作を拒絶する。一方、後者はGACLなどに用いられているが、明示的な負の操作が指定されていない限り、操作を許すといったDefault推論が用いられている。

【0005】ポリシーの評価方法にこうした差異はあるものの、従来のポリシー評価システムは全て、ポリシーを評価した結果をYesまたはNoの2値で返すようにしている。つまり、質問文?-ACL(subj, obj, op)に対して1または0のいずれかの値が返る。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】上述したように、従来のアクセス制御におけるポリシーの評価技術は、アクセス要求に対してポリシーを評価した結果をYesまたはNoの2値のいずれかとしている。すなわち、アクセス要求に対してこれを許すか許さないかの判断しか行うことができない。このため、ある条件を満たせばYes(Yes with condition)というような応答を行うことが50できず、柔軟性に欠けていた。

【0007】このため、データの暗号化やフォーマット 変換を行うならばアクセスを許すといった実施インスト ラクションを行ったり、読み出したデータに電子透かし を入れたり、アクセスログの書き込みを行ったり、時間 条件に応じてアクセスを許したりするというように、様 々な条件に基づく複雑なアクセス制御を汎用的に実施す ることができなかった。

【0008】本発明は以上のような技術的課題を解決するためになされたものであって、アクセス制御において、アクセス要求に対してアクセスを許すか許さないか 10 を判断するだけでなく、ある条件を満たせばアクセスを許すという条件付きのアクセス許可を評価できるようにすることを目的とする。

【0009】更に、条件付きのアクセス許可において評価される条件が更に他の条件を満足することを要求する場合に、再帰的に当該他の条件に対する評価も行うことができるようにすることを他の目的とする。

[0010]

【課題を解決するための手段】かかる目的のもと、本発明は、アクセス制御システムであって、データファイル 20 に格納されているデータに関連するポリシー記述を格納したリソースドキュメントと、外部からデータファイルにアクセスするためのアクセス要求を受け付けて、リソースドキュメントからこのアクセス要求のアクセス対象であるデータに関連付けられたポリシー記述を取り出して評価することにより、このアクセス要求を許可するか否かを決定するポリシー評価手段と、取り出されたこのポリシー記述中に、ポリシー評価手段が持つ情報だけでは評価できない条件がある場合に、この条件の評価または実現が可能かどうかを判断する執行機能検証手段と、 30 この執行機能検証手段により評価または実現が可能であると判断された条件の評価または実現を実行する執行手段とを備えることを特徴としている。

【0011】ここで、執行手段は、ポリシー評価手段が持つ情報だけでは評価できない条件に対する評価または実現の内容に応じて複数設けることができ、執行機能検証手段は、執行手段が複数ある場合に、いずれの執行手段がポリシー評価手段から受け取った条件の評価または実現を可能かについてさらに検証することを特徴としている。これにより、条件の内容に柔軟に対応することが可能となる点で好ましい。また、条件の評価または実現が可能な執行手段の検証には、例えば、執行手段のコンポーネントとそのコンポーネントが執行できる条件とを関連付けて格納したリストを用いることができる。

【0012】さらに執行手段は、執行機能検証手段により評価または実現が可能であると判断された条件に対する評価または実現を実行するために他のデータ部分に対するアクセスを要する場合に、ポリシー評価手段に対してこのデータ部分へのアクセス要求を発行し、ポリシー評価手段は、外部から受け付けるアクセス要求と同様

に、執行手段からなされたアクセス要求に対しても、アクセス対象であるデータに関連付けられたポリシー記述の評価を行うことを特徴としている。これにより、条件の評価または実現のために再帰的にアクセス要求を行うことが可能となる点で優れている。尚、データ部分とは、アクセス対象である文書の他の部分であっても、他の文書の所定の部分であっても良い。

【0013】この執行手段は、データファイル中の書き 込みまたは変更を行う部分を検出してポリシー評価手段 にアクセス要求を発行する書き込み/変更対象検出手段 と、ポリシー評価手段からこのアクセス要求に対するア クセス許可の回答を受けた場合に、データ部分への書き 込みまたは変更を実行する書き込み/変更実行手段とを 備え、この書き込み/変更実行手段は、プラグインによ り所望の機能を用意できることを特徴としている。これ により、条件に対する評価または実現に複雑な処理を要 する場合にも、プラグインで対応機能を追加できるた め、柔軟に対応することができる点で好ましい。書き込 み/変更実行手段としては、例えば、アクセス対象がX ML文書である場合には、XMLデータと変換ルールを 読み込んで新たなXMLデータを生成する標準のツール であるXSLプロセッサを用いることができる。この場 合も、複雑な処理を実現するためにプラグインソフトを 追加できるのは同様である。

【0014】また、本発明は、外部から所定のデータフ ァイルにアクセスするためのアクセス要求を受け付け て、アクセス対象であるデータに関連付けられたポリシ 一記述を評価することにより、このアクセス要求を許可 するか否かを決定するアクセス制御方法において、アク セス要求を受け付けて、アクセス要求のアクセス対象で あるデータに関連付けられたポリシー記述を取得するス テップと、取得されたポリシー記述中の条件を評価する ステップと、取得されたポリシー記述中にそのままでは 評価できない条件がある場合に、この条件を満足するた めの処理が執行可能かどうかを判断するステップと、こ の条件を満足するための処理が執行可能であると判断さ れた場合に、かかる処理を執行するステップと、この条 件を満足するための処理が執行された後に、ポリシー記 述中の全ての条件に対する評価結果に応じて、このアク セス要求を許可するか否かを決定するステップとを含む ことを特徴としている。なお、条件を満足するための処 理とは、具体的にはかかる条件を評価または実現するた めの処理である。

【0015】ここで、ポリシー記述中の条件を評価するステップは、受け付けたアクセス要求のパラメータと前記取得したポリシー記述中の規則とを照合して合致する規則を検出するステップと、検出された規則の条件部を評価するステップと、この規則の条件部がそのままでは評価することができない場合に、かかる条件を集めて、スの条件を満足された。

この条件を満足するための処理が執行可能かどうかを判

断するステップに移行するステップとを含むことを特徴としている。さらにここで、ポリシー記述中の規則の条件部を評価するステップに先だって、アクセス要求のパラメータと合致する規則が複数検出された場合に、所定の規則に基づいて前記規則に対する評価の優先順位を決定するステップを更に含むことを特徴としている。このようにすれば、条件に合致する規則が複数ある場合に適切な規則を適用することができる。尚、優先順位は、ポリシー規則に優先度を指定しておき、その優先度にしたがって決定するようにしても良い。また、同一の条件に10合致する規則として、アクセス不許可となるポリシー規則とアクセス許可となるポリシー規則とがある場合は、不用意にアクセスを許可してしまうことを防止するため、アクセス不許可となるポリシー規則を優先させるようにしても良い。

【0016】さらに、ポリシー記述中の条件を満足するための処理が執行可能かどうかを判断するステップは、ポリシー記述中の条件を評価するステップにおいて作成された、ポリシー記述中の情報のみに基づいて評価することができない規則の条件の集合を受け付けて、個々の条件を取り出すステップと、取り出された各条件ごとにこの条件を満足するための処理を執行する機能が用意されているかどうかを判定するステップと、この条件を満足するための処理を執行する機能が用意されていると判定した場合に、この機能を呼び出すステップとを含むことを特徴としている。条件を満足するための処理を執行する機能が用意されているかどうかを検証するには、上述したように、執行手段のコンポーネントとそのコンポーネントが執行できる条件とを関連付けて格納したリストを用いることができる。

【0017】さらに、ポリシー記述中の条件を満足するための処理を執行するステップは、このポリシー記述中の条件を満足するための処理が執行可能かどうかを判断するステップにおいて呼び出された機能により、所定のデータファイル中から、ポリシー記述中の条件に基づいて書き込みまたは変更を行うデータ部分を検出するステップと、書き込みまたは変更を行うために必要なアクセス要求を発行するステップと、この書き込みまたは変更を行うために必要なアクセス要求に対するアクセス許可の回答を受けた場合に、データ部分への書き込みまたは変更を実行するステップとを含むことを特徴としている。尚、データ部分とは、上述したように、アクセス対象である文書の他の部分であっても、他の文書の所定の部分であっても良い。

【0018】また、本発明は、コンピュータに実行させるプログラムをこのコンピュータの入力手段が読取可能に記憶した記憶媒体において、このプログラムは、外部から所定のデータファイルにアクセスするためのアクセス要求を受け付けて、このアクセス要求のアクセス対象であるデータに関連付けられたポリシー記述を取得する

処理と、取得されたポリシー記述中の条件を評価する処理と、取得されたポリシー記述中にそのままでは評価できない条件がある場合に、この条件を満足するための処理が執行可能かどうかを判断する処理と、この条件を満足するための処理が執行可能であると判断された場合に、かかる処理を執行する処理と、この条件を満足するための処理が執行された後に、ポリシー記述中の全ての条件に対する評価結果に応じて、このアクセス要求を許可するか否かを決定する処理とをコンピュータに実行させることを特徴としている。このようにすれば、このプログラムをロードしたコンピュータにおいて、条件付きのアクセス許可に対応するアクセス評価を実現することができる。

【0019】ここで、プログラムは、ポリシー記述中の条件を満足するための処理を執行するために、ポリシー記述中の条件を満足するための処理が執行可能かどうかを判断する処理において呼び出された機能により、所定のデータファイル中から、ポリシー記述中の条件に基づいて書き込みまたは変更を行うデータ部分を検出する処理と、書き込みまたは変更を行うために必要なアクセス要求を発行する処理と、書き込みまたは変更を行うために必要なアクセス要求に対するアクセス許可の回答を受けた場合に、データ部分への書き込みまたは変更を実行する処理とを前記コンピュータに実行させることを特徴としている。このようにすれば、このプログラムをロードしたコンピュータにおいて、条件付きのアクセス許可に対し、かかる条件を満足するために再帰的にアクセス要求を行うことが可能となる。

【0020】また、本発明は、コンピュータに、外部か ら所定のデータファイルにアクセスするためのアクセス 要求を受け付けて、このアクセス要求のアクセス対象で あるデータに関連付けられたポリシー記述を取得する処 理と、取得されたポリシー記述中の条件を評価する処理 と、取得されたポリシー記述中にそのままでは評価でき ない条件がある場合に、この条件を満足するための処理 が執行可能かどうかを判断する処理と、この条件を満足 するための処理が執行可能であると判断された場合に、 かかる処理を執行する処理と、この条件を満足するため の処理が執行された後に、ポリシー記述中の全ての条件 40 に対する評価結果に応じて、このアクセス要求を許可す るか否かを決定する処理とを実行させるプログラムを記 憶する記憶手段と、この記憶手段からこのプログラムを 読み出して送信する送信手段とを備えたことを特徴とし ている。このようなプログラム伝送装置により、プログ ラムの提供形態としてCD-ROM等の記憶媒体を介す ことなく、顧客に対して本発明の技術を提供することが 可能となる。

【0021】ここで、記憶手段に記憶されているプログラムは、ポリシー記述中の条件を満足するための処理を執行するために、ポリシー記述中の条件を満足するため

の処理が執行可能かどうかを判断する処理において呼び 出された機能により、所定のデータファイル中から、ポ リシー記述中の条件に基づいて書き込みまたは変更を行 うデータ部分を検出する処理と、書き込みまたは変更を 行うために必要なアクセス要求を発行する処理と、書き 込みまたは変更を行うために必要なアクセス要求に対す るアクセス許可の回答を受けた場合に、データ部分への 書き込みまたは変更を実行する処理とをコンピュータに 実行させることを特徴としている。

【0022】また、本発明は、単一のソースで記述され 10 た情報に関してフォーマットの変換が可能ならば読み取りを許可するという条件を持つポリシー記述を格納する手段と、このポリシー記述に合致する所定のアクセス要求を受け付けた場合に、かかる条件を満足するための、フォーマットを変換する処理を行う機能があるかどうかを調べると共に、この機能があると判断した場合に、この機能を呼び出してかかる条件を満足するための処理を実行させる手段と、この条件を満足するための処理が実行された場合に、このアクセス要求に対してアクセスを許可する手段とを備えることを特徴としている。このよ 20 うにすれば、トランスコーディングを条件としてアクセス許可を行うことが可能となる。

【0023】また、本発明は、アクセス対象である文書 に電子透かしを埋め込むならば読みとりを許可するとい う条件を持つポリシー記述を格納する手段と、このポリ シー記述に合致する所定のアクセス要求を受け付けた場 合に、かかる条件を満足するための、文書に電子透かし を埋め込む処理を行う機能があるかどうかを調べると共 に、この機能があると判断した場合に、この機能を呼び 出してかかる条件を満足するための処理を実行させる手 30 段と、この条件を満足するための処理が実行された場合 に、このアクセス要求に対してアクセスを許可する手段 とを備えることを特徴としている。このようにすれば、 トランスコーディングの一態様として、文書に電子透か しを埋め込むことを条件としてアクセス許可を行うこと が可能となる。なお、トランスコーディングの更に別の 態様として文書の暗号化についても同様に行うことが可 能である。

【0024】また、本発明は、アクセス対象である文書にアクセス履歴を書き込むならばこの文書へのアクセス 40を許可するという条件を持つポリシー記述を格納する手段と、このポリシー記述に合致する所定のアクセス要求を受け付けた場合に、かかる条件を満足するための、文書にアクセス履歴を書き込む処理を行う機能があるかどうかを調べると共に、この機能があると判断した場合に、この機能を呼び出してかかる条件を満足するための処理を実行させる手段と、この条件を満足するための処理が実行された場合に、このアクセス要求に対してアクセスを許可する手段とを備えることを特徴としている。このようにすれば、文書にアクセス履歴を発すことを各 50

件としてアクセス許可を行うことが可能となる。ここで、アクセス対象である文書にアクセス履歴を書き込む機能において、このアクセス履歴の書き込みを行うための文書へのアクセス要求を再帰的に行う手段を更に備えることを特徴としている。このようにすれば、文書にアクセス履歴を書き込むためにこの文書に再帰的にアクセスすること自体をアクセス許可の評価対象として、セキュリティーを高めることができる。なお、アクセス履歴を書きこむ対象はアクセス対象となった文書でもまた別の文書の一部であってもよい。

【0025】また、本発明は、アクセス対象である文書に対してアクセス時のタイムスタンプをアクセス履歴として書き込むならばアクセスを許可するという条件を持つポリシー記述を格納する手段と、このポリシー記述に合致する所定のアクセス要求を受け付けた場合に、かかる条件を満足するための、文書にアクセス時のタイムスタンプをアクセス履歴として書き込む処理を行う機能があると判断した場合に、この機能を呼び出してかかる条件を満足するための処理を実行させる手段と、この条件を満足するための処理を実行させる手段と、この条件を満足するための処理が実行された場合に、このアクセス要求に対してアクセスを許可する手段とを備えることを特徴としている。このようにすれば、時間的条件付きアクセス許可を厳密に行うことが可能となる。

【0026】さらにまた、本発明は、データファイルに 格納されているデータに関連するポリシー記述を格納し たリソースドキュメントと、外部からこのデータファイ ルにアクセスするためのアクセス要求を受け付けて、リ ソースドキュメントからこのアクセス要求のアクセス対 象であるデータに関連付けられたポリシー記述を取り出し して評価することにより、このアクセス要求を許可する か否かを決定するポリシー評価手段と、取り出されたポ リシー記述中に、ポリシー評価手段が持つ情報だけでは 評価できない条件がある場合に、他の処理を行うことに よりこの条件の評価または実現が可能かどうかを判断す る執行機能検証手段とを備えることを特徴としている。 ここで、ポリシー評価手段が持つ情報だけでは評価でき ない条件を評価または実現するために必要な処理として は、アクセス対象であるデータファイルのデータ形式の 変換や、アクセス対象であるデータファイルに対するア クセス履歴を残すといった動作がある。すなわち、これ らの動作を実行することができる場合にのみ、ポリシー 記述にこれらの条件を持つアクセス要求が許可されるこ ととなる。

[0027]

に、この機能を呼び出してかかる条件を満足するための 【発明の実施の形態】以下、添付図面に示す実施の形態 処理を実行させる手段と、この条件を満足するための処 に基づいてこの発明を詳細に説明する。まず、本発明の 概要を説明すると、本発明では、アクセス制御において セスを許可する手段とを備えることを特徴としている。 行うポリシー評価の結果を、従来のようなYesまたは このようにすれば、文書にアクセス履歴を残すことを条 50 Noの2値ではなく、ブール代数による多値とし、その

30

中間値を「この条件を満たせばYes」と解釈する。こ れによって、ポリシー評価とそれを実現するための条件 部の執行とを統一的に表現できる枠組みを提供する。こ の実現法としては、アクセス制御のためのポリシー記述 をIf-then型ルールに拡張し、その評価に論理型言語の 評価法である部分評価を用いる。そして、If部を、条件 チェックと、実施のインストラクションの両方に用い る。これによって、ポリシーの記述が簡潔かつ宣言的に なり、かつ、ポリシー全体の整合性が、論理型言語の枠 組みで判断できるようになる。

【0028】図1は、本実施の形態におけるアクセス制 御システムを搭載するデータ管理サーバの構成を説明す るための図である。同図において、符号200はデータ 管理サーバである。符号210はデータファイルであ り、アクセス対象となるデータや文書を格納している。 符号220はデータ管理サブシステムであり、データや 文書を管理し、検索等のサービスを提供する。符号23 〇はユーザ認証サブシステムであり、登録されたユーザ だけがデータ管理サーバ200の機能を利用できること を保証する。符号240はアクセス制御サブシステムで 20 あり、ユーザ認証サブシステム230と共に、特定のユ ーザによる特定のアクセス要求だけを受け付けて、デー タ管理サブシステム220が提供するサービスを利用で きるようにアクセス制御する。また、データ管理サーバ 200は、アクセス制御サブシステム240によるアク セス制御に用いるために、管理されているデータや文書 及びユーザに関連する各種の情報を外部から入力する。 図示の例では、所定の外部ファイル300からユーザの IDを補足するための当該ユーザが所属する組織の組織 図を入力したり、タイムスタンプサーバ400から時間 情報を取得したりすることができる。

【0029】データ管理サーバ200に格納されている 所望のデータや文書にアクセスしようとするユーザは、 まず、ユーザ端末500からデータ管理サーバ200の ユーザ認証サブシステム230にアクセスしてシステム にログインする。この際、ユーザ認証サブシステム23 0は、パスワードの照合等の手段により、 当該ユーザが 登録されているユーザ(管理されているデータや文書に アクセスが許されているユーザ)かどうかを判断する。 次に、ユーザは、所望するデータへのアクセス要求をア クセス制御サブシステム240に対して発行する。アク セス制御サブシステム240は、ユーザ認証サブシステ ム230から受け取ったログイン情報や当該アクセス要 求の内容、アクセス制御のためのセキュリティーポリシ 等に基づいてアクセスの可否を判定する。この際、必 要に応じて、組織図や時間情報等を入力してアクセス可 否の判定に利用する。アクセス制御サブシステム240 によるアクセス可否の判定の結果、アクセスが許可され た場合は、データ管理サブシステム220によってデー

出され、アクセス制御サブシステム240を介してユー ザ端末500へ送信される。詳細な動作については後述 するが、アクセス制御サブシステム240は、ポリシー 記述の内容によっては、読み出されたデータを変換した り、元のデータに履歴情報(ログファイル等)を追加し たりすることができる。

【0030】図2は、本実施の形態におけるアクセス制 御システムの全体構成を説明するための図である。な お、図2のアクセス制御システム100は、図1のアク セス制御サブシステム240に相当する。同図におい て、符号10はポリシー評価モジュールであり、アクセ ス要求を受けて、アクセス対象であるデータに関連付け られたポリシー記述を評価する。符号20は執行機能検 証モジュールであり、ポリシー評価モジュール10が持 つ情報だけでは評価できない条件(以下、外部条件と呼 ぶ)が評価対象のポリシー記述中にある場合に、当該外 部条件の評価や実現が可能かどうかを判断する。符号3 0は執行モジュールであり、執行機能検証モジュール2 0により評価や実現が可能であると判断された外部条件 の評価や実現を実行する。執行モジュール30は、執行 する外部条件の評価や実現の内容に応じて複数設けるこ とができる。したがって、執行機能検証モジュール20 は、執行モジュール30が複数ある場合には、ポリシー 評価モジュール10から受け取った外部条件の評価や実 現が、用意されているいずれの執行モジュール30によ り可能かについても検証する。符号40はリソースドキ ュメントであり、アクセス対象であるデータに関連する ポリシー記述を格納している。なお、アクセス制御シス テム100はコンピュータにて実現され、上記各モジュ ールは当該コンピュータに上記各処理を実行させるため のプログラムモジュールとして実現される。

【0031】図3は、図2中に示された、各モジュール 10、20、30に入出力されるデータの内容を定義す るテーブルである。図3を参照すると、ポリシー評価モ ジュール10に入力されるアクセス要求110、130 の構成は (Subject, Object, Role (or Vid), Operatio n) であり、ポリシー評価モジュール10から執行機能 検証モジュール20へ送られる外部条件の情報113の 構成は条件リスト (Condition-List) であり、執行機能 検証モジュール20から執行モジュール30へ送られる 執行指示121の構成は執行を指示するデータセット {Instruction-Set} である。また、ポリシー評価モジ ユール10によりリソースドキュメント40から読み出 されるポリシー記述140と、図1のデータファイル2 10からデータ管理サブシステム220を介して執行モ ジュール30へ送られる文書134と、執行モジュール 30からデータ管理サブシステム220を介してデータ ファイル210へ送られる更新情報133とはXML文 書 (XML Document) である。また、ポリシー評価モジュ タファイル210から該当するデータまたは文書が読み 50 ール10、執行機能検証モジュール20及び執行モジュ

ール30からそれぞれ出力されるアクセス不許可112、120、131はアクセス要求に対する不許可を示すデータ列(a string of "denied")であり、ポリシー評価モジュール10から出力されるアクセス許可111はアクセス要求に対する許可を示すデータ列(a string of "permission")であり、執行モジュール30から出力されるリソーストランスコード132はHTML、XML等の文書やデータ列等(HTML、XML, string, et c.)である。

【0032】図4は、図2に示した本実施の形態におけ るアクセス制御システム100がアクセス要求を処理す る際の動作を説明するフローチャートである。 図4に示 される一連の処理は、ユーザーからのアクセス要求11 0により起動されるか、またはアクセス要求に対する処 理の中で特定の執行モジュール30により二次的に発行 されるアクセス要求130により再帰的に起動される。 アクセス要求110,130を受け付けると、ポリシー 評価モジュール10は、まず、アクセス対象である文書 に対応するポリシー記述140をリソースドキュメント 40から検出し(ステップ401)、そのポリシー記述 20 140を評価する(ステップ402)。そして、全ての ポリシー記述140の中の条件が評価可能であれば、そ の評価結果に応じてアクセス許可111またはアクセス 不許可112という結果を、当該アクセス要求110を 発行したユーザに回答する(ステップ403、404、 405)。

【0033】これに対し、ポリシー記述140の中にポリシー評価モジュール10だけでは評価できない条件があった場合は、条件付き許可と判定され、ポリシー評価モジュール10から執行機能検証モジュール20へ外部30条件の情報113が渡される(ステップ403)。執行機能検証モジュール20は、システム内に用意されている執行モジュール30のリストを持っている。そこで、執行機能検証モジュール20は、外部条件の情報113を受け取ると、当該外部条件を評価しまたは実現できる執行モジュール30を検索する(ステップ406)。そして、適当な執行モジュール30が見つからなかった場合、アクセス不許可120という結果を当該アクセス要求110を発行したユーザに回答する(ステップ407、408)。40

【0034】一方、当該外部条件を評価しまたは実現できる執行モジュール30が見つかった場合は、該当する執行モジュール30が呼び出されて当該外部条件の評価及び実現が行われる(ステップ407、409)。執行モジュール30における当該外部条件の評価の結果がアクセス許可である場合、または条件の実現に成功した場合は、リソーストランスコード132が出されると共に、ポリシー評価モジュール10に戻って、さらに他のポリシー記述140の評価が続行される(ステップ410)。そして、最終的にポリシー記述140の中の全て50

の条件が評価され、アクセス許可と判断されたならば、 執行モジュール30において出されたリソーストランス コード132と共にアクセス許可1112いう結果を当 該アクセス要求110を発行したユーザに回答する。ま た、執行モジュール30における当該外部条件の評価の 結果がアクセス不許可である場合、または執行モジュー ル30が当該外部条件の実現に失敗した場合は、アクセ ス不許可131という結果を当該アクセス要求110を 発行したユーザに回答する(ステップ411)。

【0035】ここで、執行モジュール30での処理において、当該外部条件を満たすために他の文書やアクセス対象である文書中の他のセクションに対してアクセスが必要な場合は、アクセス要求130をポリシー評価モジュール10に発行して、再帰的に評価させることができる。このように、外部条件を満たすために行われる再帰的なアクセス要求自体をアクセス許可の評価対象とすることにより、他段階の評価を行うことができ、セキュリティーを高めることができる。さらに、執行モジュール30において、当該外部条件を満たすために当該ユーザが所属する組織の構成やアクセス日時といった個別の情報を必要とする場合は、それらの情報を提供するファイルやサーバにアクセスして必要な情報を取得することができる。

【0036】次に、個々のモジュールに関して、機能を 詳細に説明する。図5は、ポリシー評価モジュール10 によるポリシーの評価アルゴリズムを説明するフローチ ャートである。図6及び図7は、ポリシー評価モジュー ル10に入出力されるデータのフォーマット及び表現例 を説明する図である。図5を参照すると、まず、アクセ ス要求110を入力してパラメータを受け取る(ステッ プ501)。アクセス要求の書式は、図6のアクセス要 求の閥を参照すると、アクセスを要求する主体(ユーザ など)を識別するデータである Subject と、アクセス 対象を識別するデータである Object と、アクセス対象 に対する操作を識別するデータである Operation とを パラメータとする。このパラメータは、「SubjectがObj ectに対してOperationの操作権限(アクセス権)を要求し ている」を意味する。また、図6には、アクセス要求の 具体例が記載されており、SubjectがNihon Taroh/IBM/J apanであり、Objectがhttp://admin.trl.com//form/exp ense.xmlであり、Operationがread(html)であるような アクセス要求がなされたことを示している。 このアクセ ス要求は「Nihon Taroh/IBM/Japanというユーザ名でロ グインしたユーザが、admin.trl.comサーバに置かれて いるexpense.xmlというファイルに対して、HTML形 式での読み取りを要求する」ことを意味している。な お、ここでは入力をアクセス要求110としたが、執行 モジュール30から出力されたアクセス要求130を入 力した場合も同様の処理を行う。

【0037】次に、リソースドキュメント40の中に格

納されているアクセス制御用のポリシー記述の中から、 アクセス要求パラメータの全てのパラメータ (Subject, Object, Operation) と合致する規則を検索する (ステ ップ502)。そして、検出したポリシー規則140を 入力として受け取る。ポリシー規則の書式は、図6のア クセス制御ポリシー規則の欄を参照すると、アクセス許 可ユーザを識別するデータである Subject と、アクセ ス許可対象を識別するデータである Object と、アクセ ス許可操作を識別するデータ Operation と、アクセス を許可する条件の記述である Condition とをパラメー タとする。このパラメータは、「Conditionの条件が満 足された時、SubjectがObjectに対してOperationの操作 権限を持つ」というルールを意味する。また、図6には ポリシー規則の具体例が記載されており、Subjectがemp loyeeであり、Objectがhttp://admin.trl.com//form/ex pense.xmlであり、Operationがread(html)であり、Cond itionがtranscode(in, out)であるようなポリシー規則 を示している。このポリシー規則は「employeeというロ ール(データにアクセスするための資格)をもったユー

17

【0038】ここで、合致とは、Subject、Object、Ope ration等の値がそれぞれ整合することである。例えば、 アクセス評価要求パラメータのSubjectが 'amano' なら ば、アクセス制御ポリシー規則の中で'amano'という ユーザIDや 'amano' を含むTRLというグループ名 が記述されている規則が合致して取り出される。

ザまたはアプリケーションに対して、データをHTML

に変換することができる場合に限り、admin.trl.comサ

ーバに置かれているexpense.xmlというファイルに対し

て読み取りを行うことを許可する」ということを意味し

ている。

【0039】また、アクセス制御ポリシー規則の検索に おいて、パラメータとの合致の検証に用いるために、リ ソースドキュメント40の中に格納されている環境デー タも受け取る。環境データの書式は、図7の環境データ の欄を参照すると、ポリシー評価モジュール内で真であ る事実の列挙や任意の事実である Environment をパラ メータとする。このパラメータは、「Environmentはポ リシー評価時に真として扱う」を意味する。また、図7 には、環境データの具体例が記載されており、Nihon Ta roh/IBM/Japanというユーザはemployeeというロールに なることができるという事実が環境データとして存在す ることを示している。この環境データを図6のアクセス 要求及びポリシー規則の具体例に適用すれば、アクセス 要求にあるNihon Taroh/IBM/Japanというユーザがポリ シー規則のemployeeというロールをもったユーザという 条件を満たすことがわかる。

【0040】次に、規則検証処理として、ステップ50 2で合致したポリシー規則が複数ある場合に、どのよう に複数のポリシー規則を評価するかを決定する(ステッ ブ503)。例えば、ポリシー規則に優先度が指定され 50 た条件付きアクセス許可における外部条件の情報を入力

ている場合はその優先度順に正しく評価されるように並 べ替えたり、アクセス不許可をアクセス許可より優先さ せるというルールを用意してポリシー規則を二つに分類 し並べ替えるなどの処理を行う。このようにすれば、不 用意にアクセスを許可してしまうことを防止することが できる。合致した規則がない場合の処理もここで規定す る。例えば、閉世界ポリシーの場合は無条件にアクセス 不許可とする。

18

【0041】次に、ステップ503で処理されたポリシ ー規則の条件部を評価する(ステップ504)。ポリシ ー規則の条件部にリソースドキュメント40に存在する 値を使った条件が記述されている場合、当該リソースド キュメント40から該当する値を取り出す。当該条件部 の中で、リソースドキュメント40から取り出された値 に基づいた条件は評価可能であるとする。

【0042】次に、ステップ503の評価結果を判定し (ステップ505)、全ての条件が評価可能でありかつ 全てが真と評価される場合はアクセス許可とする(ステ ップ506)。また、全ての条件が評価可能でありかつ 一つ以上の条件が偽となる場合はアクセス不許可とする (ステップ508)。さらにまた、評価不可能な条件が ある場合は、当該評価できない条件だけからなる外部条 件を作成し、条件付きアクセス許可の条件として、執行 機能検証モジュール20へ処理を移行する(ステップ5 07)。外部条件の書式は、図7の外部条件の概を参照・ すると、ポリシー評価モジュール10内で真であるかど うか不明の事実のリストである ExternalCondition を パラメータとする。このパラメータは、「アクセス制御 ポリシー規則のConditionの中で、環境データや、ポリ シー評価モジュールのシステム関数などを使って即時に 真偽を判断できない条件」を意味する。また、図7には 外部条件の具体例が記載されており、図6のアクセス要 求及びポリシー規則を評価した結果、ポリシー評価モジ ユール10から執行機能検証モジュール20へ expens e.xmlをHTMLに変換することができるかどうかを意 味する外部条件が送信されることを意味する。執行機能 検証モジュール20の処理へ移行した後は、執行モジュ ール30による処理を経て再びポリシー評価モジュール 10に処理が戻り、最終的な評価結果の判定がなされ る。ただし、後述するように、執行機能検証モジュール 20または執行モジュール30において当該外部条件を 評価できないまたは実現できないと判断された場合は、 ポリシー評価モジュール10に戻ることなくアクセス不 許可となる。

【0043】図8は、執行機能検証モジュール20によ る執行機能検証アルゴリズムを説明するフローチャート である。図9は、執行機能検証モジュール20が用いる データのフォーマットを説明する図である。図8を参照 すると、まず、ポリシー評価モジュール10から送られ

すると共に、執行機能検証モジュール20に内蔵されて いる執行モジュールリストから、執行モジュール30と して登録されているComponentの情報を読み出す(ステ ップ801)。執行モジュールリストから受け取る執行 モジュール30に関する情報の書式は、図9を参照する と、条件付きアクセス要求の条件部である Condition E xpression と、条件を処理できるコンポーネントの有無 を示す Capability と、条件を処理するコンポーネント を示す Component Name と、コンポーネントの引数であ る Component Argument とをパラメータとする。図9に は執行モジュール30に関する情報の具体例が記載され ており、Condition Expressionがtranscode#type#1(*.x ml, html)であり、Capability CheckがAvailableであ り、Component Nameがc:\tools\farfenforcerl.jarであ り、Component Argumentがc: Yenforcement Ytranscode #t ype#1.xslであるような情報が存在することを示す。こ の情報は「transcode#type#1という外部条件を満たすEn forcement機構が利用可能であり、enforcerl.jarという プログラムにtranscode#type#1.xslというパラメータフ アイルを与えてデータを処理することにより条件の実現 が可能である」ということを意味している。

【0044】次に、外部条件として入力した複数の条件 から順番に一つずつ条件を取り出す(ステップ80 2)。そして、ステップ801で取得したCondition Ex pressionの中に、ステップ802で取り出された条件を 満たすエントリーがあるかどうかをチェックする(ステ ップ803)。そのようなエントリーがある場合は、更 に次の条件とCondition Expressionとの照合を行い、外 部条件を構成する全ての条件に対して照合が終わるまで 処理を繰り返す(ステップ804)。一方、外部条件を 30 構成する条件のうち一つでも、その条件を満たすエント リーがなかった場合は、アクセス不許可120を出力し て処理を終了する(ステップ805)。

【0045】以上のようにして、外部条件を構成する全 ての条件に関してその条件を満たすエントリーが検出さ れたならば、すなわち、外部条件におけるパラメータが 全て検証されたならば、執行モジュール30による処理 へ移行する。このときの執行モジュール30への執行指 示121の書式は、執行モジュールリストから読み出さ れた情報におけるComponent NameとComponent Argument 40 件を含むアクセス要求が不許可131となる。 の組み合わせを複数のリストとして構成したものであ る。例えば、((lotusxsl.jar, transcode.xsl) (domhas h.jar, signature.xml))である。

【0046】図10は、執行モジュール30の構成例を 説明する図である。図10を参照すると、執行モジュー ル30は、書き込み/変更対象検出手段31と、XSL プロセッサ32と、プラグイン可能なフィルタプログラー ム33とを備える。書き込み/変更対象検出手段31 は、XML文書における書き込みや変換を行う部分を検 出する。XSLプロセッサ32は、XMLデータと変換 50

ルールを読み込んで新たなXMLデータを生成する標準 のツールである。フィルタプログラム33は、XSLプ ロセッサ32では処理できない内容の執行指示を実現す るプログラムであり、プラグインにより所望の機能を用 意することができる。執行モジュール30による執行処 理は、データファイル210の中のXML文書に対して ある種の変換操作を施し、別のXML文書を生成する処 理として実現される。執行処理の具体的な内容をしめす 執行指示121は、XML文書に対する変換ルールを記 述したXSLデータとして表現される。

【0047】図11は、執行モジュール30による執行 処理を説明するフローチャートである。 図11を参照す ると、まず、書き込み/変更対象検出手段31は、XS Lで記述された変換ルール(執行指示121)を解析 し、変換対象であるXML文書134に対して書き込み や変更が行われる可能性がある部分を検出する(ステッ プ1101)。ここで、執行モジュール30による処理 は、最初のアクセス要求110に対する評価に必要な条 件を満足するために実行される処理であることから、変 換対象であるXML文書は、必ずしもアクセス要求11 0のアクセス対象であるとは限らない。 例えば、アクセ ス要求110のアクセス対象であるデータファイルに関 連する他のファイルである場合もある。また、検出は、 例えば対象文書134に試験的に変換ルールを適用して みて元の文書との木構造を比較することにより行う。執 行処理に伴い、元データの書き込みや変更の必要がある ことがわかった場合には、ポリシー評価モジュール10 ヘアクセス要求130を行って問い合わせる(ステップ 1102)。そして、ポリシー評価モジュール10がア クセスを許可された場合にのみ当該処理を続行する(ス テップ1103)。

【0048】ポリシー評価モジュール10によりアクセ スが不許可とされた場合は、それまでに行った執行命令 の処理を元にもどし、あるいは一時データに対して行っ た処理をリソースドキュメント40に書き戻さずに(ス テップ1108)、条件の実現に失敗したことを執行機 能検証モジュール20及びポリシー評価モジュール10 に通知して終了する(ステップ1109)。これによ. り、当該条件の評価または実現が不可能であり、当該条

【0049】ポリシー評価モジュール10によりアクセ スが許可された場合は、XSLプロセッサ32が、変換 対象であるXML文書134の変換を行う(ステップ1 104)。暗号化や透かし等のように、執行としての詳 細な手続きを、XSLで直接記述できない場合は、XS Lプロセッサ32によって暗号化や透かしのための指示 のみを対象XML文書134に挿入しておく。そして、 実際の処理は、適当なフィルタプログラム33によって 行う(ステップ1105)。

【0050】執行指示121に記述された全ての変換処

21

理が終了した時点で、執行モジュール30は、執行機能検証モジュール20及びポリシー評価モジュール10に条件が実現されたことを通知して終了する(ステップ1106、1107)。XSLプロセッサ32とフィルタプログラム33によって生成された執行済みXML文書データは、更新情報133として、データ管理サブシステム220を介してデータファイル210に書き戻されるか、またはリソーストランスコード132としてアクセス許可の回答111と共にアクセス要求110の発行元に対して開示される。

【0051】次に、本実施の形態を用いた具体的な実施例について説明する。まず、本実施の形態を用いてデータのトランスコーディングを行う実施例について説明する。ここで、トランスコーディングとは、単一のソースで記述された情報をアクセス要求者のセキュリティーレベルや通信路、表示デバイスの性能等に応じてフォーマットを変換して通信することをいう。ここでは、XMLベースで記述された帳票情報(各フィールドの意味を示す名前がXMLのタグで記述されている)に読み取り要求が発行されたとき、再利用可能性の度合いの低いHTM 20 L形式ならば読み取りを許可する、といったポリシー記述がある場合の実施例を示す。このポリシー規則は例えば次のように記述される。acl(*, role(employee), doc (http://trl.ibm.com/xmlform/X), read(Form)) <- tr anscode(X, xml, Form).

【0052】これに対し、旅費申請フォームをHTML 経由で読みたいというアクセス要求が発行されたものと する。このアクセス要求は例えば次のように記述され る。

?-acl(amano, role(employee) doc(http://trl.ibm.com 30 /xmlform/ travelExpenseAccount.xml), read(html)). この場合、Subjectがポリシー記述、アクセス要求共にrole(employee)で一致し、アクセス要求のObjectがdoc(http://trl.ibm.com/xmlform/ travelExpenseAccount.xml)で、ポリシー記述のObjectであるdoc(http://trl.ibm.com/xmlform/X)に含まれるものの、Operationであるread(html)に対してtranscode(X, xml,Form)というConditionが付けられているので、ポリシー評価モジュール10による評価の結果は条件付アクセス許可となる。ポリシー評価モジュール10 から執行機能検証モジュール4020へ送られる外部条件は、XMLフォームをHTMLに変換できればアクセスを許可するという条件であり、例えば次のように記述される。

transcode(travelExpenseAccount.xml, xml, html)

【0053】したがって、アクセス制御システム100がXMLで記述された対象フォームをHTMLに変換する執行モジュール30を持っていれば、アクセスが許可されることとなる。かかる執行モジュール30がある場合、執行モジュール30には、XMLで記述された対象フォームをHTMLに変換するためのXSL記述が与え 50

られる。XSLプロセッサ32は、このXSL記述と元のフォームデータを処理して表示用のHTMLデータを 生成する。そして、生成されたHTMLデータが当該アクセス要求を発行したユーザへ返送される。

【0054】次に、本実施の形態を用いて文書に電子透かしを挿入する実施例について説明する。かかる処理は、トランスコーディングの変形例として扱うことができる。すなわち、ポリシー記述としてXという画像中に、アクセスしたユーザのIDを埋め込むならばアクセスを許可するという条件を用意しておく。この条件を含む規則は、例えば図値のように記述される。

acl(user(ID), role(subscriber), doc(http://trl.ib
m.com/image/X), read)<- embed(X, ID).</pre>

電子透かしのように処理が複雑で執行の詳細な手続きを 直接記述できない場合は、XSLプロセッサ32におい ては、電子透かしを埋め込むのための指示のみを対象文 書に挿入するようにする。そして、実際に電子透かしを 埋め込む処理は、専用のフィルタプログラム33によっ て行う。データファイルを暗号化するならばアクセスを 許可するといった条件を与える場合等の執行命令も同様 の方法で実現することができる。

【0055】次に、本実施の形態を用いてデータへのオペレーションに関してログ (log) ファイルへの書き込みを行う実施例について説明する。アクセス制御を行うシステムにおいて、オーディタビリティ (耐監査性)を確保することは重要である。そのためには、特定のデータへのオペレーションに関してログ(履歴)を残す仕組みがあると便利である。ここでは、どういう場合にログを取らなくてはいけないかをポリシーとして記述しておき、執行する実施例を示す。このポリシー記述は例えば次のように記述される。

acl(user(ID), role(issuer), doc(http:// trl.ibm.co
m/xmlform/X), write(*)) <- status(log(ID, issuer,
X, write, T)).</pre>

【0056】これに対し、次のようなアクセス要求が発行されたものとする。

?-acl(amano, role(issuer) doc(http://trl.ibm.com/x mlform/ travelExpenseAccount.xml#linputfield) ,write("cost=\$100")).

この場合、Subjectがポリシー記述、アクセス要求共にrole(issuer)で一致し、アクセス要求のObjectがdoc(http://trl.ibm.com/xmlform/travelExpenseAccount.xml#linputfield)で、ポリシー記述のObjectであるdoc(http://trl.ibm.com/xmlform/X)に含まれるものの、Operationであるwrite("cost=\$100")に対してstatus(log(ID, issuer, X, write, T)というConditionが付けられている。ここで、statusが以下のようなルールであるものとする。

status(log(Subj, Role, Obj, Op, T)) <- log(Subj, R
ole, Op, T).</pre>

30

40

50

3".

status(log(Subj, Role, Obj, Op, T)) <- makelog(Sub j, Role, Op, T).

この場合、まだlogという状態データは書きこまれていないので、statusの第1のルールは失敗する。そして、第2のルールが適用されて、makelog(..)が条件となる条件付アクセス許可となる。

【0057】makelogの要求を受けた執行モジュール3 0は、対応する執行指示121を解析して元データへの 書き込みが必要であることを検出する。そして、書き込 み許可を得るために、ポリシー評価モジュール10に対 してログ書き込みのためのアクセス要求130を出す。 このアクセス要求130は、例えば次のように記述され る。

?-acl(sys1, role(system) doc(http://trl.ibm.com/xmlform/ travelExpenseAccount.xml#log) ,write(log(a mano, issuer, travelExpenseAccount.xml#issuerField, write("cost=\$100"))).

これのアクセス要求130は、再度ポリシー規則を評価することによって可否が判断される。ここで、アクセスが許されたとすると、ログの書き込みが行われ、更に元のアクセス要求についても、条件が満たされることによってアクセスが許されることとなる。したがって、最終的に、元のアクセス要求に関して、そのログがアクセス対象である文書中に保存されることになる。

【0058】実際のログへの書き込み処理は、トランスコーディングの場合と同様にXML文書間の変換ルールとして記述される。例えば、パーツのオーダー情報に関するアクセスのログを残すために図12のような記述

(XSLの変換ルールの書き方に従っている)を用意してシステムに登録しておく。これは"GR Head"という部品に関する数量と納期に関する情報を誰に開示したかということを記録するための記述である。図12中の楕円で囲んだ&Subject;の部分は、執行処理の実行時に指定されるパラメータ(この場合はアクセス要求の発行元)である。そして、&Subject;の部分を実際の会社名等に置き換えた記述とオーダー情報を記述した執行処理対象文書をXSLプロセッサ32で処理することにより、図13に示すようなログが追加された文書が生成される。

【0059】次に、本実施の形態を用いて時間条件付きアクセス許可を行う実施例について説明する。インターネット上で入札や競売を行う場合、「この情報は何月何日の何時以降ならば読んでも良い」というような条件を付けたアクセス制御を厳密に行う必要がある。ここでは、何時以降にアクセス可能になるかというポリシーの記述について説明する。そのようなポリシーは、時間条件付きアクセス許可(Temporal Authorization)と呼ばれる。従来そのようなアクセス許可のポリシー記述は、次のように表現される。

acl(AnyUserID, role(employee), doc(http://announce
/bonus.xml), read) :-get#time(T), T > "1999/06/0

これは、「employeeロールを持つユーザは、http://ann ounce/bonus.xmlを、1999年6月3日以後ならばrea d権限を持つ」という意味である。この場合、get#time というシステム述語が現在時刻を求め、1999年6月

3日よりも後ならば条件が満たされ、employeeはbonus.xmlに対してread権限を持つことができる。

【0060】このようなアクセス許可を実行した場合、アクセス制御のセキュリティーがサーバのシステムクロックの値に依存してしまうという問題点がある。例えば、システム管理者がアクセス制御を行うサーバのシステムクロックを故意に変更した場合、本来はread権限がない時間にemployeeがreadできてしまう。readアクセスをログに残したとしても、アクセス時刻の値にシステムクロックを使うと仮定すると、時限アクセス許可に対する不正アクセスを検知することができない。また、サーバのシステムクロックに対しては、OSレベルでのアクセス制御が行われていると仮定する場合が多い。しかし、以上のアクセス許可では、時間条件付きアクセスについてOSレベルの仮定は必要ない。

【0061】これに対し、本実施の形態を時間条件付き アクセス許可に用いた実施例では、アクセス許可のポリ シー記述は、次のように表現される。

acl(user(ID), role(employee), doc(http://announce/ bonus.xml), read) :- status(timestamp(S,T)), verif y#signature(S), T > "1999/06/03".

これに対し、アクセス制御システム100は、各モジュールごとに、以下のように処理を行う。

【0062】まず、ポリシー評価モジュール10において、当該ポリシー記述の評価を行う。ここで、status(timestamp(S,T))に関して次のルールが記述されているとする。

status(timestamp(S,T)) := timestamp(S,T).

status(timestamp(S,T)) :- get#timestamp(S,T), make log(timestamp(S,T)).

timestamp(S,T)というタイムスタンプデータは、まだリソースドキュメント40に書き込まれていないので、statusの第1のルールは失敗する。そして、第2のルールが適用され、get#timestamp(S,T), makelog(timestamp(S,T))が条件となる条件付きアクセス許可となる。verify#signature(S)とT > "1999/06/03"は、ポリシー評価モジュール10では評価できないので、同様にして条件

付きアクセス許可となる。最終的に、get#timestamp(S,T)、makelog(timestamp(S,T))、verify#signature

(S)、及びT > "1999/06/03"が外部条件113となって、ポリシー評価モジュール10から執行機能検証モジュール20へ送られる。

【0063】次に、執行機能検証モジュール20において、当該外部条件を評価または実現できる執行モジュール30の有無を検証する。ここで、執行機能検証モジュ

ール20は、図14に示すようなテーブルを持っているものとする。図14に示すテーブルは、Condition Expressionで表現された内容を処理できる執行モジュール30の有無、及び処理できる執行モジュール30のComponent名を定義したものである。図14のテーブルにおいて、makelog/1は、1引数のmakelog述語を意味する。formula#expressionとは、四則演算などを含む式表現を意味する。これから、条件付きアクセス許可の全ての条件部が執行モジュール30を用いて処理できることがわかる。そこで、執行機能検証モジュール20から執行モジュール30へ〔timestamp#processor,get#timestamp(S,T)〕、[log#processor,makelog(timestamp(S,T))〕、[siganture#processor,verify#signature(S)〕、及び[formula#processor,T > "1999/06/03"])が執行指示121として送られる。

【0064】次に、執行モジュール30において、各執 行指示121に応じた処理を行う。以下、個別に説明す る。

get#timestampは、タイムスタンプ・プロセッサにより

get#timestamp(S,T)に対する処理

処理を行う。タイムスタンプ・プロセッサには、次のような執行処理プログラムが記述されている。get#timest amp(S,T):- get#trust(timestamp, C), get#timestamp (C,T,S).ここで、get#trust/2は、データファイル21 0からtrustの記述を取り出す述語である。例えば元の文書に次のようなtrust記述がある場合を考える。trust(timestamp, "http://www.surety.com").これは、文書がtimestampとして"surety"を信用することを意味する。データファイル210から文書141を検索した結果として、get#trustの変数Cには、"http://www.surety.com"が割り当てられる。この後、get#time stamp述語により、Surety Timestamp Serviceから時刻 TのタイムスタンプSが得られる。これで、執行指示121の最初の条件は満足した。尚、本実施例において、

【0065】makelog(timestamp(S,T))に対する処理 makelogは、ログ・プロセッサにより処理を行う。ログ・プロセッサは、以下のようなログの書込みのためのアクセス要求130を発行する。

Timestamp ServiceはSuretyに限定することを意味しな

である。

い。元の文書が信用するどのようなサービスも記述可能

acl(sys1, role(system), doc(http://announce/bonus.
xml#log), write)

そして、再度ポリシー規則を評価することによってログの書き込みの可否が判断される。アクセス制御システム100がログに書き込みを行う権限を持つ場合、執行モジュール30に対して、ポリシー評価モジュール10からアクセス許可がなされる。これにより、makelogはlog(timestamp(signature#value, 1999/06/04))のタイムスタンプの書込みを行う。

【0066】verify#signature(S)に対する処理verify#signatureは、署名プロセッサにより処理を行う。タイムスタンプの署名値を検証し、Validなら真(正しい署名)、Invalidなら偽(誤った署名)を返す。なお、Suretyの署名値はValidだと仮定する。

【0067】T>"1999/06/03"に対する処理 式表現は、書式プロセッサにより処理を行う。Tはタイムスタンプの時刻の値、すなわち1999/06/04である。これは、T>"1999/06/03"なので処理結果として真(正しい書式)を返す。

【0068】以上により、執行機能検証モジュール20から執行モジュール30へ送られた、get#timestamp(S,T)、makelog(timestamp(S,T))、verify#signature(S)、及びT > "1999/06/03"の各執行指示121は全て真となる。これにより、結果的にポリシー評価モジュール10において要求された、acl(user(ID), role(employee),doc(http://announce/bonus.xml), read)の条件は全て満たされたこととなる。

【0069】ここで、最初に説明した時間条件アクセス 許可の問題が解決されていることを説明する。上記の例でアクセスが許可された場合、元の文書のログ領域には必ずタイムスタンプの値が追加されている。タイムスタンプの値は所定の時刻に生成されたことを意味するが、そのタイムスタンプ時刻よりも現在時刻は必ず後であることを意味する。従って、仮にシステム管理者がポリシー評価モジュール10や執行モジュール30のシステムクロックの値を変更していたとしても、タイムスタンプの値を参照することによって時間条件を正しく検証でき 30 ることを意味する。

[0070]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、アクセス制御において、アクセス要求に対してアクセスを許すか許さないかを判断するだけでなく、ある条件を満たせばアクセスを許すという条件付きのアクセス許可を評価することができる。また、条件付きのアクセス許可において評価される条件が更に他の条件を満足することを要求する場合に、再帰的に当該他の条件に対する評価も行うことができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】 本実施の形態におけるアクセス制御システムを搭載するデータ管理サーバの構成を説明するための図である。

【図2】 本実施の形態におけるアクセス制御システムの全体構成を説明するための図である。

【図3】 アクセス制御システムの各モジュールに入出力されるデータの内容を定義するテーブルである。

【図4】 アクセス制御システムがアクセス要求を処理 する際の動作を説明するフローチャートである。

50 【図5】 ポリシー評価モジュール10によるポリシー

の評価アルゴリズムを説明するフローチャートである。

【図6】 ポリシー評価モジュール10に入出力される データのうち、アクセス要求とポリシー規則のフォーマ ット及び表現例を説明する図である。

【図7】 ポリシー評価モジュール10に入出力される データのうち、環境データと外部条件のフォーマット及 び表現例を説明する図である。

執行機能検証モジュール20による執行機能 検証アルゴリズムを説明するフローチャートである。

【図9】 のフォーマットを説明する図である。

【図10】 執行モジュール30の構成例を説明する図 である。

【図11】 執行モジュール30による執行処理を説明 するフローチャートである。

【図12】 データへのオペレーションに関してログフ アイルへの書き込みを行う実施例において、文書にアク セスのログを残すための記述を説明する図である。

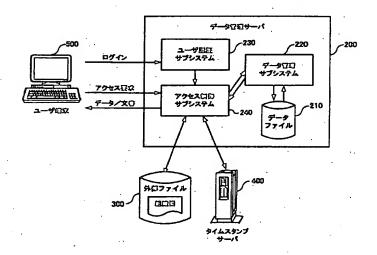
【図13】 図12の記述に応じて文書にログが追加さ れた状態を説明する図である。

【図14】 執行機能検証モジュール20が執行モジュ ールの検証を行うために用いるテーブルを例示して説明 する図である。

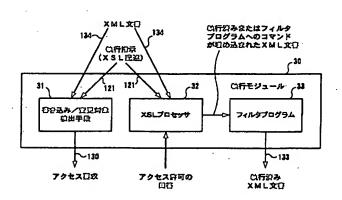
【符号の説明】

執行機能検証モジュール20が用いるデータ 10 10…ポリシー評価モジュール、20…執行機能検証モ ジュール、30…執行モジュール、40…リソースドキ ュメント、100…アクセス制御システム、200…デ ータ管理サーバ、210…データファイル、220…デ ータ管理サブシステム、230…ユーザ認証サブシステ ム、240…アクセス制御サブシステム

【図1】



【図10】

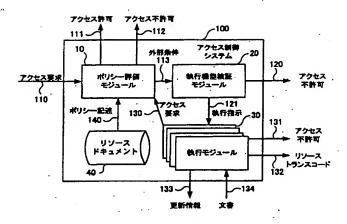


【図12】

、XSUこよるEmforcement配送の何

(sai:tcolate ptel="/") (sal:copy)
(sal:copy) (/ssi:tc=late)

【図2】



【図3】

【図4】

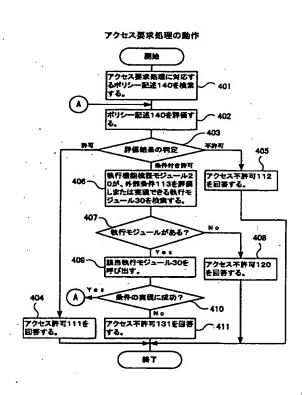
各モジュールの入出カデータ

Data Type	Components
Access Request	(Subject, Object, Role (or Uld), Operation)
External Condition	(Condition-List)
Enforcement Instruction	[Instruction-Set]
Resource Retrieval	XML Document
Policy Retrieval	XML Document (rule syntax)
Resource Update	XML Document
Access Deny	a string of "denied"
Resource Transcode	HTML, XML, string, etc.

【図14】

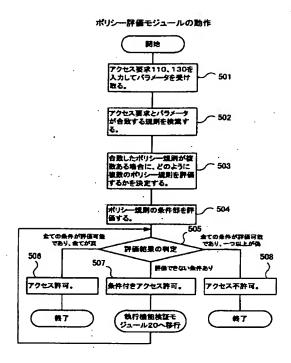
気行モジュールのテーブル

Condition Expression	Capability	.Component Mane
make log/1	0	log_processor
get_timestmm/2	0	timestamo_processor
verify_signature/?	0	signature_processor
formula_expression	0	formula_processor



【図5】

【図6】



ポリシー仔価モジュール10に入出力されるデータ のフォーマット及び表現例

入出力	データフォーマット
アクセス要求	 パラメータ: Subject: アクセスを要求する主体(ユーザなど)を適別するデータ・ユーザD、ロール名など。 Object: アクセス対象を観測するデータ。データエレメント名など。 Operation: アクセス対象に対する操作を推測するデータ。ほか込み、書を込みなど。
	 意味: Subject が Object に対して Operation の操作機関を持つかと ラクアクセス要求する。
	● 具体例: Subject Nihum Tersh/RM/Japan Object http://edminsto.com/form/expcnes.cm/ Operation: resoftner/)
	 Protegit よるアクセス要求の表現料: quary(user(Villon Turch/1984/Japan)。 http://dorin.bri.com//form/expense.umf。 read(firm)。
アクセス制御 ポリシー援助	© パワメータ: Subject アクセス許可ユーザを他譲するザータ。 Object アクセス対策を提加するデータ。 Constitut アクセス市可能でを担対するアータ。 Conditut アクセスト等可する条件の記述。
	 意味: Condition の条件が高足されたとき、Subject が Object に対し て Operation の操作権権を持つというルール。
	● Proteginよるアクセス要求の表現例: coli_rote(ampleyes).http://admin.tric.com//form/expense.xmf, read(Format): = transcode(Nihon Tarch.cml, Format).

[図7]

ポリシー評価モジュール10に入出力されるデータ のフォーマット及び表現例

入出力	データフォーマット
環境データ	● パラルータ: Environment ポリシー評価モジュール穴で変である事実の表 手。任皇の事実。
	e 宝珠: Environment はポリシー界価格に支上して扱う。
	● 具体例: Mon Turch/ISM/Japan というユーザは employee というロー McCなることができるという事実。
	● Preingによるアクセス要求の表現例: Environment(rein)(日本 Teroh/Ellet/Japan, engloyes).
外部条件	● パラメータ: Extensionation: ポリシー書名モジュール内で変であるかど うか不確の事実リスト。
	 意味: Extracionation は、アクセス制御ペリンー機関のCondition の中で、理論データや、ポリシー発信モジュールのシステム制 像などを扱って影响に直角を何所できない条件を影响する。
	● 具体例: expense.and を Hond に変換することができるかどうかを意味 する外部条件
•	● Prologiこよるアクセス要求の最限例: transcode(supersound, html).

【図9】

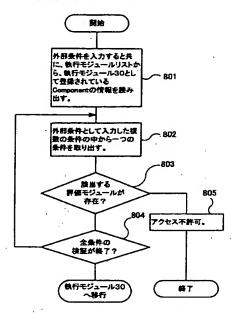
執行機能検証モジュール20が用いるデータのフォーマット

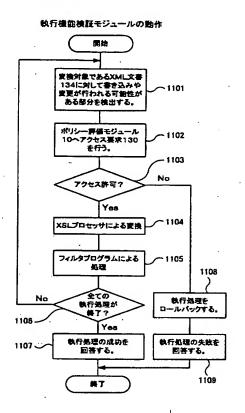
入出力	データフォーマット
Capability Repository (執行モジュール30に関 する情報)	● パラメーラ: Condition Expression: 条件付きアクセス要求の条件等。 Capablat: 条件を私取できるエバペーネントの実態。 Component Angument コンボーネントの可ponent Angument コンボーネントの引度。
,	民体団: Condition Ezerwainer: bransoods (1994-19(e.zml, html) Copability Check: Available Component Name: chlockeljar/serviceor/jar Component Agarante: 在代表のであったのであった。 1.sel

[図8]

【図11】

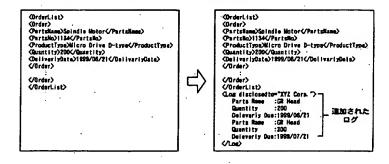
執行機能検証モジュールの動作





【図13】

XSLプロセッサによる執行処理の例



フロントページの続き

(72)発明者 沼尾 雅之 神奈川県大和市下鶴間1623番地14 日本ア イ・ビー・エム株式会社 東京基礎研究所

(72)発明者 工藤 道冶 神奈川県大和市下鶴間1623番地14 日本ア イ・ビー・エム株式会社 東京基礎研究所 内 (72)発明者 天野 富夫 神奈川県大和市下鶴間1623番地14 日本ア イ・ビー・エム株式会社 東京基礎研究所 内 Fターム(参考) 58017 AA01 BA05 BA07 BB02 BB10 CA16 58082 AA11 EA10 EA11 EA12 GA14

GC04